This Page Is Inserted by IFW Operations and is not a part of the Official Record

BEST AVAILABLE IMAGES

Defective images within this document are accurate representations of the original documents submitted by the applicant.

Defects in the images may include (but are not limited to):

- BLACK BORDERS
- TEXT CUT OFF AT TOP, BOTTOM OR SIDES
- FADED TEXT
- ILLEGIBLE TEXT
- SKEWED/SLANTED IMAGES
- COLORED PHOTOS
- BLACK OR VERY BLACK AND WHITE DARK PHOTOS
- GRAY SCALE DOCUMENTS

IMAGES ARE BEST AVAILABLE COPY.

As rescanning documents will not correct images, please do not report the images to the Image Problems Mailbox.



PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11) Publication number: 04274058 A

(43) Date of publication of application: 30 . 09 . 92

(51) Int. CI

G11B 20/12 G11B 7/00 G11B 20/10

(21) Application number: 03034439

(22) Date of filing: 28 . 02 . 91

(71) Applicant:

OLYMPUS OPTICAL CO LTD

(72) Inventor:

HORIGUCHI TOSHIO

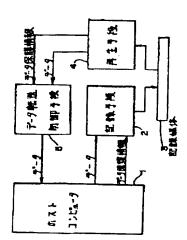
(54) INFORMATION RECORDING AND REPRODUCING DEVICE

(57) Abstract:

PURPOSE: To provide the information recording and reproducing device which can prevent the reading of the information, such as personal information, to be kept secret with simple constitution.

CONSTITUTION: A recording means 2 which records the information on data protection to prohibit the inadvertent reading out of the data to be recorded on a recording medium 3 together with this data, a reproducing means 4 which reproduces the data recorded on the recording medium 3 and a data transfer control means 5 which permits the reading out of the data only when inputted password data coincides with the information on the data protection recorded on the recording medium 3 in the case of reproducing by this reproducing means 4 are provided. The protection of the data to be kept secret is thus assured by the simple constitution.

COPYRIGHT: (C)1992,JPO&Japio



(19)日本国特許庁 (JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

特開平4-274058

(43)公開日 平成4年(1992)9月30日

(51) Int.Cl. ⁵ G 1 1 B 20/12 7/00 20/10	識別記号 E H	庁内整理番号 9074-5D 9195-5D 7923-5D	FI	技術表示箇所
20/10	Н	7923 – 5D		

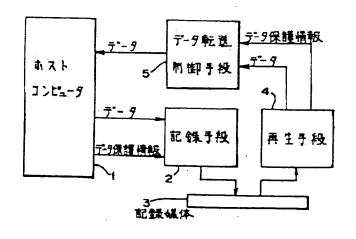
		番金請求 未請求 請求項の数2(全 8 頁)
(21)出願番号	特願平3-34439	(71)出願人 000000376
(22)出願日	平成3年(1991)2月28日	オリンパス光学工業株式会社 東京都渋谷区幡ケ谷2丁目43番2号 (72)発明者 堀口 敏夫
		東京都渋谷区幡ケ谷2丁目43番2号 オリ ンパス光学工業株式会社内
		(74)代理人 弁理士 伊藤 進
·		

(54)【発明の名称】 情報記録再生装置

(57)【要約】

【目的】 簡単な構成で個人情報など秘密にすべき情報 の読みとりを防止できる情報記録再生装置を提供するこ とを目的とする。

【構成】 記録媒体3に記録されるべきデータと共に、 そのデータが不用意に読出されるのを禁止するデータ保 護情報とを記録する記録手段2と、記録媒体3に記録さ れたデータを再生する再生手段4と、この再生手段4に より再生する場合、入力された暗証データが記録媒体3 に記録されたデータ保護情報と一致する場合のみ、デー 夕の読出しを許可するデータ転送制御手段 5 とを設け て、簡単な構成によって秘密にされるべきデータの保護 を確保している。



1

【特許請求の範囲】

【請求項1】 情報記録媒体に情報の記録及び再生を行う情報記録再生装置において、該情報記録再生装置の動作を制御するホストコンピュータと、該ホストコンピュータから転送される情報と共に、該情報の読出しを禁止するための禁止情報を前記情報記録媒体に記録する記録手段と、前記情報記録媒体に記録された前記情報及び前記禁止情報を再生する再生手段と、該再生手段により再生された前記情報の前記ホストコンピュータへの転送を前記禁止情報に基づいて選択的に制御するデータ転送制御手段とを設けたことを特徴とする情報記録再生装置。

【請求項2】 情報記録媒体に情報の記録及び再生を行う情報記録再生装置において、再生された情報を表示する表示手段と、前記情報記録媒体に情報を記録すると共に、前記情報の読出しを禁止するための禁止情報を記録する記録手段と、前記情報記録媒体に記録された前記情報及び禁止情報を再生する再生手段と、前記再生された前記情報の前記表示手段への転送を制御するデータ転送制御手段とを設けたことを特徴とする情報記録再生装置。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【産業上の利用分野】本発明は情報記録媒体に記録された秘密にされるべき情報の読取りを禁止するデータ保護 手段を設けた情報記録再生装置に関する。

[0002]

【従来技術】情報記録媒体に情報を記録および/または 再生を行う情報記録再生装置には、フロッピー・ディス クや磁気カード毎の磁気記録媒体、光ディスクや光カー ド等の光記録媒体がある。光記録媒体は光ディスクや光 30 カード等、書換えはできないが、その記憶容量が大きい ところから光ディスクは画像情報の記録、文書の保存等 に、光カードは銀行用の預金通帳、携帯用の地図あるい は買物等に用いるプリペイドカード等としての広い応用 範囲が考えられている。特に光カードは携帯性に優れる ことから、個人の健康管理情報等の個人のプライベート な情報を記録する用途も考えられている。従って、情報 の暗号化等によって個人に特有な情報を他人の目から保 護するための対策が検討されている。また、特開平1-286176号公報、特開昭62-192978号公報 には、光カードや光磁気ディスクのセクタ内の一部に付 加情報として本来の情報以外のデータを記録する方法が 開示されている。

[0003]

【発明が解決しようとする問題点】個人に関する秘密にされるべき情報を暗号化して記録し、再生時に暗号を復号する方法においては、暗号化/復号化を行う論理回路等のハード構成が必要となり、コストアップとなる問題点がある。また、ハードで構成しない場合においては、記録再生共置を制御するマイコン等を用いてプログラム

でソフトで行うこととなり、処理に時間がかかり、アクセスタイムの増大につながる恐れがある。

【0004】特開平1-286176号公報とか特開昭62-192978号公報には、付加情報としてトラック番号、セクタ番号やディスクの識別情報を記録する例が開示されているにすぎず、情報の保護に関してはなんら記載されていない。

【0005】この発明は、このような従来の問題点に着目してなされたもので、コストアップやアクセスタイムの増大を招くことなく、簡単な構成で個人情報など秘密が保持されるべき情報の保護を確保することのできる情報記録再生装置を提供することを目的とする。

[0006]

【問題点を解決する手段及び作用】記録媒体に記録されるべきデータと共に、そのデータが不用意に読出されるのを禁止するための暗証 データとを記録する記録手段と、該記録手段により前記記録媒体に記録されたデータ及び暗証データとを再生する再生手段と、該再生手段により前記記録媒体から再生された暗証データが、再生時に入力された暗証データと対応する場合のみ、記録されたデータの読取り/表示/転送を許可するデータ読取り/表示/転送制御手段とを設けることにより、コストアップやアクセスタイムの増大を招くことなく、簡単な構成によって確実にデータの保護を行うようにしている。

[0007]

【実施例】以下、図面を参照して本発明を具体的に説明する。図1ないし図7は本発明の第1実施例に係り、図1は第1実施例の概念的構成を示し、図2は光カードを示し、図3はトラックのフォーマットを示し、図4は図3の1セクタ分を示し、図5は第1実施例のブロック構成を示し、図6及び図7は記録時及び再生時の処理内容を示す。

【0008】本発明の第1実施例の概要を図1に示す。ホストコンピュータ1は記録時にはデータと共にこのデータの読取りを禁止してデータ保護するデータ保護情報を記録手段2に転送する。この記録手段2は記録媒体3に上記データ及びデータ保護情報を記録する。この記録手段4によって再生され、この再生されたデータ及びデータ保護情報はデータ転送制御手段5に転送される。このデータ転送制御手段5に転送されるのであると判断した場合に入力される入力情報に対応するものか否かの判断を行い、入力情報が対応するものであると判断した場合にはホストコンピュータ1に転送し、対応するものでないと判断した場合にはホストコンピュータ1への転送を禁止して、データの読取りから保護するようにしている。

等のハード構成が必要となり、コストアップとなる問題 【0009】次に図2以降を参照して第1実施例を具体 点がある。また、ハードで構成しない場合においては、 的に説明する。図2は第1実施例で使用する光カード1 記録再生装置を制御するマイコン等を用いてプログラム 50 1を示したものである。光カード11は、互いに平行な

複数のトラック12を有する光記録部13の両端部に、 各トラックに対応してそのトラック情報を記録したID 部14A, 14Bを設け、これらID部14A, 14B 間をデータ部15としたものである。 I D部14A. 1 4 B は光カード11を製造する際に予めプリレコードし ておく。

【0010】図3は図2のトラック12を拡大したもの で、1トラック内に3セクタの構成の場合のフォーマッ トの1例を示す。図2と番号の同じものは同じ機能のも のを示す。21-1, 21-2, 21-3はトラック1 2に記録されたセクタ・データ、22-1はセクタ21 -1と21-2間のギャップ、22-2はセクタ21-2と21-3の間のギャップ、23はID部14Aとセ クタ・データ21-1との間のギャップ、24はID部 14Bとセクタ・データ21-3との間のギャップ、2 5. 26はトラッキングを行うためのトラック・ガイド である。ギャップ23,24は光カード11を定速で駆 動する際の速度変動を吸収するために設けている。

【0011】図4で1セクタに記録されるデータの構成 を示すように例えば各セクタの先頭部分には暗証情報な どの付加データ21-0をそれぞれ記録するようにして いる。図4に示す1セクタのデータの構成は、データ数 256パイトと、このデータに対して暗証情報となる付 加データ8パイトの計264パイトを積符号となるよう にエラー訂正用のリードソロモン符号 (以下RS符号) を付加してC2符号を(16, 12) RS符号、C1符 号を(26,22) RS符号としたものである。光カー ドへの記録時には、このように符号化したデータブロッ クを行方向にバイト毎に順次読み出し、シリアルデータ に変換して1セクタ内に記録する。付加情報のデータの 30 構成は、暗証番号4パイト、エラー訂正用のC3符号を (8, 4) RS符号としたものである。

【0012】図5は、光カード読出し/書込み装置内に あって光カード11からのデータの読出し/書込み動作 を制御するコントローラ、つまり第1実施例の情報記録 再生装置の主要部の構成のプロック図を示したものであ る。光カードに対向配置された光学ヘッド31内の光検 出器(PD)32の出力は、復調回路33に入力され、 エラー訂正前のデータとしてバイト単位で復調され、第 1 DMA回路 3 4 を介して一時的にデータを格納する第 40 1パッファ35に格納される。この第1DMA回路34 は、読出し時(再生時)には、復調されたデータをこの コントローラ全体の動作を制御するCPU36を経るこ となく、第1パッファ35に転送し、書込み時(記録 時)には、第1パッファ35に格納されたデータを変調 回路37に転送する。この変調回路37は、記録時に第 1 DMA回路34を介して転送されるデータをシリアル の書込みデータに変換し、光学ヘッド31内のレーザダ イオード38の発光を書込みデータに応じて発光させる 変調動作を行う。

【0013】上記第1バッファ35は、読出し時には第 1 DMA回路 3 4 を介して転送された復調データをED AC回路(Error Detection and Correction Circuit) 39に転送し、このEDAC回路39によってエラー検 出及びエラー訂正を行わせる。又、この第1パッファ3 5は書込み時にはEDAC回路39によって、エラー訂 正用符号が付加されたデータ(後述するホストコンピュ ータ42から送られるデータ)を第1DMA回路34を

介して変調回路37に転送する。

【0014】上記EDAC回路39によってエラー訂正 されたデータは第2パッファ40に格納され、この第2 パッファ40は第2DMA回路41により、ホストコン ピュータ42との間でデータの転送が行われる。読出し 時には、第2バッファ40に格納されたエリア内の暗証 エリアのデータがこのデータを保護すべきデータである か否かをCPU36が判断し、保護を必要としないデー 夕の場合には第2 DMA 回路 41 の DMA 機能を許可 し、保護を必要とするデータの場合には読出し時にキー 入力手段43によって入力された暗証データと一致する か否かの判断を行い、一致した場合のみ第2DMA回路 41のDMA動作を許可し、そうでない場合にはそのD MA動作を禁止する。

【0015】従って、DMA動作が許可された場合には 第2DMA回路41によってホストコンピュータ42に データが転送されることになり、このデータが転送され るとホストコンピュータ42は例えば表示手段44によ って読出されたデータを表示する。一方、第2DMA回 路41による転送が禁止された場合にはデータがホスト コンピュータ42側に転送されず、この場合にはホスト コンピュータ42は例えば表示手段44にデータ読出し エラーと表示し、秘密が保持されるべきデータが不用意 に読み出されるのを防止するようになっている。

【0016】CPU36は、ホストコンピュータ42か ら第2DMA回路41を介して転送された(キー入力手 段43によって入力された)暗証データを、このCPU 36内のメモリ36aに記憶しておくことによって、第 2パッファ40の暗証エリア内のデータ(つまり、暗証 番号データ)と一致しているか否かの判断を行う。記録 時にはキー入力手段43によって入力された暗証データ は、一旦このメモリ36a内に格納され、ホストコンピ ュータ42から第2DMA回路41を介して第2バッフ ァ40に格納される本来のデータに対し、第2バッファ 40内に予め設けた暗証エリアの位置にこの暗証データ を格納し、その後EDAC回路39により、エラー訂正 用の符号が付加される。そして、このエラー訂正用符号 が付加されたデータは第1パッファ35に格納され、第 1 DMA回路34、変調回路37を介してレーザダイオ ード38が発光制御され、光カードに暗証番号を付して 記録し、その際暗証番号は例えば各セクタの先頭位置に 50 記録されるようになっている。

【0017】上記EDAC回路39は暗証番号に対しては二重にエラー訂正を行うように符号化しているので、暗証番号単独でも信頼性は高い。次に図6を参照して光カード上のセクタに暗証番号を付加して記録する動作を説明する。この記録動作がスタートしたならば、記録されるデータを秘密にすべきものか否かに応じて暗証番号をキー入力手段43によりキー入力する(ステップS1)。つまり、読取りを防止するべきデータの場合には、例えばこのデータが記録される光カードに応じて設けた暗証番号を入力し、そうでない場合には暗証番号としない方を選択したり、単にリターンキーを押して暗証番号を入力しない。

【0018】すると、ホストコンピュータ42は有効なキー入力があったか否かを判断し(ステップS2)、有効なキー入力であった場合にはステップS3aに示すように、このホストコンピュータ42からの暗証セットコマンドにより暗証番号をCPU36の内部のメモリ36aにセットし、有効なキー入力が行われなかった場合にはステップS3bに示すように、ホストコンピュータ42からのセットコマンドにより秘密にする必要のないデクータであることを表す(さらに暗証番号と同じバイト数のデータ)例えばFFFFFFFFHをセットする(Hは16進であることを表す)。

【0019】つまり暗証番号としない場合には4バイトの所定のデータFFFFFFFHとし、一方暗証番号の場合には同じく4パイトのデータでFFFFFFFH以外のデータにする。上記ステップS3a又はS3bによるデータのセットが終了すると、次に記録を行うコマンドと例えば1セクタ分のデータとがホストコンピュータ42からこのコントローラに転送され、第2DMA 30回路41を介して第2パッファ40に1セクタ分のデータが転送される(ステップS4)。

【0020】次に、CPU36は、暗証セットコマンドで受け取った暗証番号(有効な暗証番号でない場合にはFFFFFFFFH)4パイトを第2パッファ40内の暗証エリアに転送する(ステップS5)。次にEDAC回路39を起動し、第2パッファ40内のデータ(つまり光カードに記録されるべき通常のデータ及びそのデータを保護すべきか否かを表す暗証番号または非暗証番号)に対してエラー訂正用の符号を発生させ、その結果 40を第1パッファ35内に格納する(ステップS6)。この第1第1パッファ35に格納する場合、データ全体にインターリーブをかけても良い(この場合には、図3に示すように1セクタの先頭部分に暗証番号などの付加データが書込まれるものとは異なる)。

【0021】次に、光学ヘッド31に記録を行うトラックにシークさせ(ステップS7)、第1DMA回路34を介して、第1バッファ35内のデータを変調回路37に転送し、この変調回路37によりこのバッファ35から送られるデータを光カード上に記録するデータに変調 50

してレーザダイオード38の発光を制御して光カードへのデータ記録を行う(ステップS8)。このデータ記録により、図3のようにデータが記録されることになり、記録動作を終了する。実際には、この記録の後、このデータを再生して光カード上に記録されたデータが再生により復元されたデータと一致するか否かのベリファイ動作を行うことが多い。

【0022】次に上記のような記録動作によって、光カード上に記録されたデータを読出す再生動作を図7を参照して以下に説明する。記録動作と同様に、最初にキー入力手段43により暗証番号をキー入力する(ステップS11)。このキー入力により暗証番号4バイトがホストコンピュータ42からのセットコマンドにより、入力された暗証番号をCPU36内のメモリ36aにセットする(ステップS12)。データを読出すためには、この暗証番号は記録時にセットしたものと同じものであることが必要になる。

【0023】次にCPU36はホストコンピュータ42からの読出しコマンドを受け取り、読出しを行う目的トラックに光学ヘッド31をシークさせる(ステップS13)。そして、光検出器32で検出された光カードからの読出しデータは復調回路33で復調され、DMA回路34の動作によって読出したデータを第1バッファ35に格納する(ステップS14)。次に、EDAC回路39の動作によって第1バッファ35内のデータに対ってエラー検出及び訂正動作を行い、その結果を第2バッファ40に格納する(ステップS15)。(記録動作時にインターリーブをかけた場合には、ここでデ・インターリーブをかけた場合には、ここでデ・インターリーブをかけた場合には、ここでデ・インターリーブをかけた場合には、ここでデ・インターリーブをかけた場合には、ここでデ・インターリーブをかけた場合には、ここでデ・インターリーブをかけた場合には、ここでデ・インターリーブをかけた場合には、ここでデ・インターリーブをかけた場合には、ここでデ・インターリーブをかけた場合には、ここでデ・インターリーブをかけた場合には、ここでデ・インターリーブをかけた場合には、第2バッファ40にはエラー訂正動作を施したデータと暗証番号が格納されている。

【0024】次に、CPU36は、第2バッファ40内の暗証エリア内の暗証番号を読取り、この暗証番号がプロテクトの必要のないデータであるか否かの判断、つまりこの暗証番号がFFFFFFFHであるか否かの判断を行う(ステップS16)。この判断でプロテクトの必要のないデータであると、次のステップS17により暗証番号を除いた本来のデータがホストコンピュータ42に転送される(ホストコンピュータ42は転送されたデータを例えば表示手段44に表示する。)。

【0025】一方、上記ステップS160判断が否の場合には、暗証セットコマンドで予めセットされた暗証データと同じであるか否かの判断が行われる(ステップS18)。この判断により暗証エリア内のデータが暗証セットコマンドによりセットされた暗証データと一致しない場合には、ホストコンピュータ42にデータ読出しエラーを報告し(ステップS19)、例えば表示手段44にはリードエラーと表示してデータの読出しに対するプロテクトを確保する。

0 【0026】一方、上記ステップS18の判断におい

て、暗証エリア内のデータが(暗証セットコマンドによ りセットされ、) この光カードに対して実際に使用され ている暗証データと一致している場合には、暗証番号を 知っている者とみなされるので、この場合にはステップ S17に示すようにホストコンピュータ42にデータを 転送する。

【0027】このようにすることによって、プロテクト の必要なデータに対して、暗証番号を知らない他人が読 出そうとする場合には最大 232 とおりの試行が必要とな り、プロテクトを破ってデータを読出すことは不可能に 近い。このようにして書込むデータにプロテクトをかけ る必要がある場合にはデータ記録時に入力される暗証番 号をデータと共に記録し、一方書込んむデータをプロテ クトする必要のない場合には、データ記録時に暗証番号 として使用されるデータ以外のデータFFFFFFF Hを自動的に記録するようにし、読出し時には暗証エリ アのデータがFFFFFFFFHである場合には、プロ テクトが不要とみなして読出したデータをホストコンピ ュータ42に転送するようにしている。また、ここでは 暗証を4パイトのテータとしたが、暗証に付加するエラ 一訂正用のコード部分も暗証として暗証を8バイト長と することによってさらにセキュリティを上げることがで きる。

【0028】尚、暗証番号としては、光カード毎に異な るように設定しても良いし、1人のユーザには1つの暗 証番号を割り当てるようにしても良い。又、1つの光カ ードに対しての暗証番号として、トラック番号とかセク 夕番号を含めるようにしても良く、トラックとかセクタ 毎に異なる暗証番号にしても良い (4パイト分の暗証デ ータの一部をトラック番号とかセクタ番号に割り当てて 30 も良い)。

【0029】次に本発明の第2実施例を説明する。第1 実施例では暗証番号や演算結果が一致しない場合に、暗 証番号や演算結果を変更して再試行を容易に行うことが できるため、偶然入力キーの番号が一致してセキュリテ ィがなくなる恐れがゼロとは言えない。第2実施例で は、再試行を容易には行えないようにした例を示す。

【0030】光カード記録再生装置の動作モードとし て、以下の2つを用意する。まず、第1モードとして、 データ読出し時に暗証番号を使用しないモードを用意す る。このモード中では、第1実施例で説明した暗証番号 のセットコマンドは使用できない(イリーガルコマンド とする。) ようにし、暗証番号がFFFFFFFHの 時のみ、データをホストコンピュータ42に転送する。 従って、もし暗証番号がFFFFFFFFHでない場合 には、このモードにいる限りは永久に銃出せないことに なる。

【0031】第2モードとしては、データ銃出し時に暗 証番号を使用するモードとする。このモード中では第1

テクトをかける。このモードでは、暗証番号のセットコ マンドは有効である。この実施例ではモードセットコマ ンドによって、第1のモードから第2のモードに切換え られるようになっている。

【0032】上述した2つのモードは、光カード記録再 生装置の電源〇N時に最初に送られるホストコンピュー タ42からCPU36へのモードセットコマンドによっ てどちらのモードとなるかを決定し、いったんどちらか のモードに入ったならば、電源をOFFするまで他のモ 10 一ドには移行できないようにする。そして、この電源〇 N時に、モードセットコマンドが入力されないと、第1 のモードに設定されるようになっている。このように構 成することによって、ユーザーに対するアクセスのキー は暗証番号と装置の動作モードの2つとなり、第1実施 例に比べてより高いセキュリティを確保することができ る。

【0033】次に本発明の第3実施例を説明する。図8 は本発明の第3実施例の光カード記録再生装置の概略の 構成を示す。この記録再生装置は、スタンドアローン型 のものである。 つまり、図1のホストコンピュータ1を 有しないで、コントローラ52からデータ及びデータ保 護情報を記録手段 2 に転送する。又、データ転送制御手 段5は表示手段53にデータの表示を行うか否かを制御 するようになっている。その他の構成は図1と同様であ り、同符号を付して、その説明を省略する。

【0034】次に、図9を用いてより具体的な構成を示 す。この記録再生装置51は、図5に示す装置におい て、ホストコンピュータ42がなく、第2バッファ40 はCPU36とデータを転送できるようにしてある。 又、この実施例では、キー入力手段43及び表示手段4 4は、CPU36と接続され、キー入力手段43から入 力される暗証番号をCPU36内部または外部のメモリ 36 a′に記憶し、再生により光カードから読出した際 の第2パッファ40の暗証エリア内の暗証番号と一致す るか否かの判断を行うことにより、表示手段44に表示 するか否かを制御する。

【0035】つまり、第1実施例では、再生時において 入力された暗証番号が暗証エリア内の暗証データと一致 するか否かに応じて、ホストコンピュータ42側にデー 夕を転送するか否かを制御していたが、この第3実施例 では、表示手段44へ表示するか否かを制御するように している。そして、入力された暗証番号が暗証データと 一致する場合のみ表示手段44にデータの表示を行い、 それ以外では表示を禁止して、データのプロテクトを確 保するようにしている(但し、データがプロテクトされ ている場合)。その他の構成は図5に示すものと同様で あり、同一構成要素は同符号を付してその説明を省略す る。

【0036】この第3実施例の作用効果は第1実施例と 実施例で述べたような処理を行って銃出しデータのプロ50 ほぼ同様のものとなる。尚、上記表示手段44と共に、

9

プリンタなどのデータ出力手段を有する場合には、表示手段44での表示が禁止される場合には同時に、データ出力手段へのデータ転送なども禁止する。

【0037】尚、例えば1つの光カードに対して1つの暗証番号を共通に設定し、記録時に入力されるその暗証番号に対し、その暗証番号と共にデータが実際に記録されるトラックあるいはセクタ番号と加減乗除などの一定の演算を施した演算結果の(例えばその4パイト分のみの)暗証データを本来のデータとインタリーブなどで実際に記録するようにしても良い。この場合には、再生時 10には逆演算などして、記録時と同じ暗証番号が入力された場合には、同様に対処できるようにする。

【0038】このようにすると、この光カードを第1実施例の装置とは異なる構成(または機能)の一般の再生装置を用いて、本来のデータ分を読み取ろうとしてもその演算規則が分からないと、読み取ることができず、その秘匿性を確保できる。

【0039】尚、記録媒体に記録される暗証番号として、例えばエラー訂正用の符号を付けないで行い、再生時には一定のゲート期間内にこの暗証番号が読み出され 20 るようにして、再生時に入力される暗証番号と一致するか否かをパターンなどで判断してその判断結果に応じて例えばこの後に再生されるデータの読み取り動作を停止ないしは禁止するようにしても良い。尚、上述した各実施例を部分的に組合わせて異なる実施例を構成することもできる。

[0040]

【発明の効果】以上述べたように本発明によれば、記録 媒体に記録されるべきデータと共に、そのデータが不用 意に読出されるのを禁止する暗証データなどの付加デー タとを記録し、再生時には、入力された暗証データが記 録媒体に記録された暗証データと一致または対応する場 合のみ、データの読出しを許可するようにしているの で、簡単な構成によってデータのプロテクトを確保でき る。

【図面の簡単な説明】

- 【図1】本発明の第1実施例の概念的構成図。
- 【図2】第1実施例に用いられる光カードの説明図。
- 【図3】光カードのトラックの一部を拡大して示す説明図。

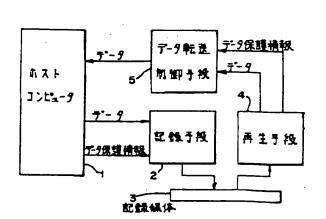
10

- 【図4】図3の1セクタを拡大して示す説明図。
- 【図5】第1実施例の主要部の構成を示すブロック図。
- 【図 6 】第 1 実施例の記録時の動作内容を示すフローチャート。
- 10 【図7】第1実施例の再生時の動作内容を示すフローチャート。
 - 【図8】本発明の第3実施例の概念的構成図。
 - 【図9】第3実施例の概略の構成を示すブロック図。

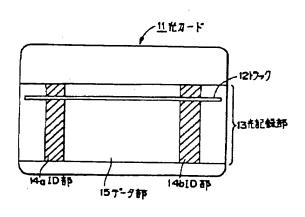
【符号の説明】

- 1 ……ホストコンピュータ
- 2 ……記録手段
- 3 ……記録媒体
- 4 ……再生手段
- 5 ……データ転送制御手段
- 20 11……光カード
 - 12……トラック
 - 1 3 ……光記録部
 - 3 1 ……光学ヘッド
 - 3 3 ……復調回路
 - 3 4 ·····第1 DMA同路
 - 35……第1バッファ
 - 36 CPU
 - 3 7 ……変調回路
 - 38……レーザダイオード
- 30 39 ······EDAC回路
 - 40……第2パッファ
 - 41 ·····第2 D M A 回路
 - 42……ホストコンピュータ
 - 43……キー入力手段
 - 4 4 ……表示手段

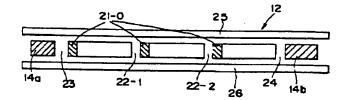
[図1]



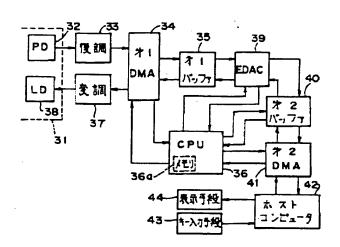
[図2]



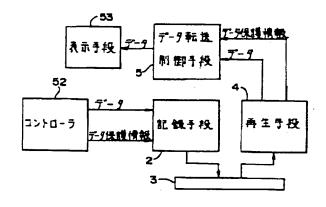




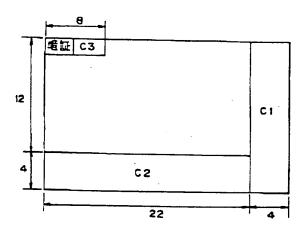
【図5】



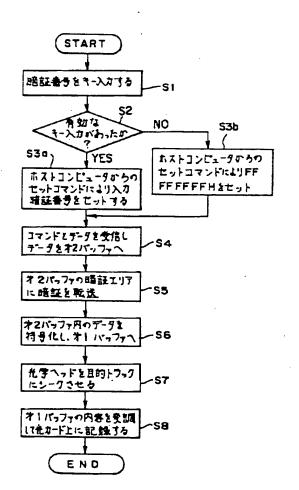
【図8】



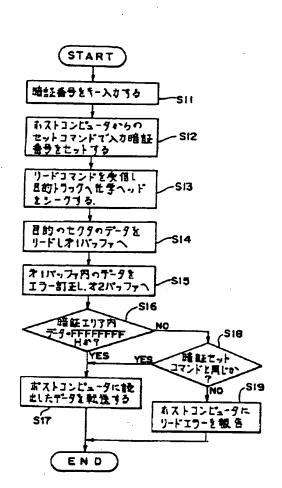
[図4]



【図6】







【図9】

